PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

06-180668

(43)Date of publication of application: 28.06.1994

(51)Int.Cl.

G06F 12/06 G06F 1/00

(21)Application number: 04-331801

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

11.12.1992

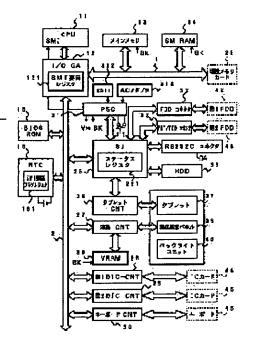
(72)Inventor: ARAI MAKOTO

(54) COMPUTER SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To efficiently extend a power management function and control periph eral equipments by effectively utilizing a memory to be overlaid on a main memory.

CONSTITUTION: A device driver for an extension suspending/resuming processing is stored inside an SM-RAM 14 utilized for saving a system status and the suspending/resuming processing of an optional device not supported by BIOS is realized by the device driver. In this case, the SM-RAM 14 shares a prescribed address space with the main memory 13 and becomes accessible only when SMI signals are inputted. Thus, even when the device driver for the extension suspending/resuming processing is incorporated, a required memory space is not increased. Thus, the function extension of a suspending/resuming function can be realized in a state where memory resources are effectively utilized.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平6-180668

(43)公開日 平成6年(1994)6月28日

(51)Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G 0 6 F 12/06

560

9366-5B

1/00

3 7 0 D 7165-5B

審査請求 未請求 請求項の数7(全 21 頁)

(21)出願番号

特願平4-331801

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

(22)出願日

平成 4年(1992)12月11日

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72)発明者 新井 信

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会

社東芝青梅工場内

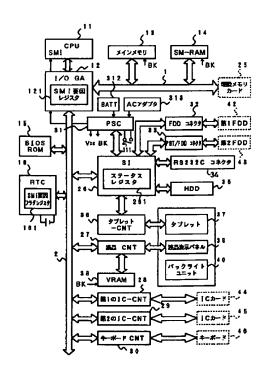
(74)代理人 弁理士 鈴江 武彦

(54) 【発明の名称】 コンピュータシステム

(57)【要約】

【目的】メインメモリにオーバーレイするメモリを有効 利用し、周辺機器制御や電力管理機能の拡張を効率良く 実現する。

【構成】システムステータスのセーブに利用されるSM-RAM14内に拡張サスペンド/レジューム処理のだめのデバイスドライバが格納されており、BIOSによってサポートされてないオプションデバイスのサスペンド/レジューム処理がそのデバイスドライバによって実現される。この場合、SM-RAM14は所定のアドレス空間をメインメモリ13と共有しており、SMI信号が入力された際にのみアクセス可能となる。このため、拡張サスペンド/レジューム処理のためのデバイスドライバを組み込んでも、それによって必要なメモリ空間が増大されることはない。したがって、サスペンド/レジューム機能の機能拡張をメモリ資源を有効利用した状態で実現できるようになる。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 各種周辺機器が装着可能なコンピュータ システムにおいて、

メインメモリに割り当てられているアドレス空間の一部 がマッピングされ、所定の割り込み信号に応答してアク セス許可されるオーバーレイメモリであって、前記周辺 機器を管理するためのデバイスドライバプログラムを格 納するオーバーレイメモリと、

前記割り込み信号に応答して、前記オーバーレイメモリ に格納されている前記デバイスドライバプログラムを起 10 動し前記周辺機器に対する制御を実行する手段とを具備 することを特徴とするコンピュータシステム。

【請求項2】 各種オプションデバイスが接続可能なコ ンピュータシステムにおいて、

メインメモリに割り当てられているアドレス空間の一部 がマッピングされ、所定の割り込み信号に応答してアク セス許可されるオーバーレイメモリであって、前記オブ ションデバイスのデータをセーブする拡張サスペンド処 理を実行するためのデバイスドライバプログラムを格納 するオーバーレイメモリと、

前記コンピュータシステムのステータスを前記オーバレ イメモリにセーブし、前記コンピュータシステムをパワ ーオフするサスペンド処理を実行するサスペンド手段

前記オーバーレイメモリに格納されている前記デバイス ドライバプログラムを起動して、前記オプションデバイ スに対する拡張サスペンド処理を実行する拡張サスペン ド手段と、

前記割り込み信号に応答して、前記拡張サスペンド手段 に前記拡張サスペンド処理を実行させる手段と、

前記拡張サスペンド手段による拡張サスペンド処理の実 行終了に応答して、前記サスペンド手段に前記サスペン ド処理を実行させる手段とを具備することを特徴とする コンピュータシステム。

【請求項3】 前記サスペンド手段に前記サスペンド処 理を実行させる手段は、前記デバイスドライバブログラ ムが前記オーバーレイメモリに格納されているか否かを 検出し、格納されてない際には前記サスペンド手段に前 記サスペンド処理を実行させる手段を含んでいることを 特徴とする請求項2記載のコンピュータシステム。

【請求項4】 前記サスペンド手段は前記コンピュータ システムのハードウェアを制御する基本入出力プログラ ムを含むことを特徴とする請求項2記載のコンピュータ システム。

【請求項5】 前記コンピュータシステムの電源のオン /オフを制御する電源スイッチ手段と、この電源スイッ チ手段のオフ動作を検出し、この検出に応答して前記割 り込み信号を発生する手段とをさらに具備することを特 徴とする請求項2記載のコンピュータシステム。

【請求項6】 各種オプションデバイスが接続可能なコ 50 には、コンピュータ本体に標準装備されるものや、オプ

ンピュータシステムにおける電力管理方法において、

電源スイッチのオフ動作を検出するステップと、

電源スイッチのオフ動作の検出に応答して、メインメモ リにオーバーレイする所定のオーバーレイメモリをアク セス許可するステップと、

前記オーバーレイメモリに格納されている所定のデバイ スドライバプログラムを起動し、前記オプションデバイ スのデータをセーブするステップと、

前記オプションデバイスのデータのセーブ処理の終了に 応答して、前記コンピュータシステムのステータスを前 記オーバーレイメモリにセーブし、前記コンピュータシ ステムをパワーオフするステップとを具備することを特 徴とする電力管理方法。

【請求項7】 コンピュータシステムにおいて、

前記コンピュータシステムのハードウェアとアプリケー ションプログラムの中間に位置し前記システムの動作を 管理するシステム管理手段であって、前記システムのア イドル状態に応じて各種パワーセーブ要求を発行する電 力管理手段を有するシステム管理手段と、

前記コンピュータシステムのハードウェアの電力制御を 20 実行するハードウェア制御手段と、

メインメモリに割り当てられているアドレス空間の一部 がマッピングされ、所定の割り込み信号に応答してアク セス許可されるオーバーレイメモリであって、前記シス テム管理手段に設けられている電力管理手段と前記ハー ドウェア制御手段との間のインターフェースのためのイ ンターフェースプログラムを格納するオーバーレイメモ りと、

前記システム管理手段に設けられている電力管理手段か 30 らのパワーセーブ要求に応答して前記割り込み信号を発 生する手段と

この割り込み信号に応答してインターフェースプログラ ムを起動し、前記ハードウェア制御手段に前記パワーセ ーブ要求に応じたハードウェアの電力制御を実行させる 手段とを具備することを特徴とするコンピュータシステ

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、ラップトップタイプ またはノートブックタイプのボータブルコンピュータや ベン入力型ポータブルコンピュータ等のコンピュータシ ステムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、携帯可能なラップトップタイプま たはノートブックタイプのボータブルコンピュータや、 ペン入力型ポータブルコンピュータが種々開発されてい

【0003】この種のボータブルコンピュータは、各種 周辺機器が装着できるように構成されている。周辺機器

3

ション接続されるものとがある。これら周辺機器の管理 は、メインメモリの特定のアドレス空間に常駐されるデ バイスドライバと称される専用のプログラムによって実 行される。

【0004】また、この種のポータブルコンピュータに は、バッテリ駆動可能な時間を延ばすために、電力節約 のための電力管理機能が設けられている。この電力管理 機能は、種々のパーワーセーブモードを提供する。

【0005】最も電力消費の少ないパーワーセーブモー ドの1つとして、サスペンドモードがある。このサスペ 10 ンドモードの時は、アプリケーションプログラムの再ス タートに必要なデータが記憶されているメモリ以外は、 コンピュータシステム内のほとんど全てのユニットはパ ワーダウンされる。

【0006】メモリにセーブされるデータは、コンピュ ータシステムがサスペンドモードに設定される直前のC PUのステータスおよび各種周辺LSIのステータスで

【0007】ステータスのセーブは、BIOS(基本入 出力プログラム)に組み込まれたサスペンドルーチンに 20 よって実行される。BIOSはオペレーティングシステ ムからの要求にしたがってシステム内のハードウェアを 制御するためのものであり、システム内の各種ハードウ ェアデバイスを制御するプログラム群を含んでいる。

【0008】BIOSのサスペンドルーチンは、システ ム管理割り込み(SMI;SystemManagement Interr upt) と称される割り込み信号に応答して起動されるよ うに構成されている。システム管理割り込みは最優先度 の割り込みであるので、この割り込みを利用することに より迅速なサスペンド処理が可能となる。

【0009】このように、システム管理割り込みは、サ スペンド処理等の電力制御処理の起動には非常に有効で ある。しかしながら、システム管理割り込みは、メイン メモリに常駐されているプログラムを利用した処理。例 えばデバイスドライバを利用した周辺機器の制御処理を 起動させるには不向きである。

【0010】なぜなら、システム管理割り込みが発生し た際には、SM-RAM (SystemManagement RAM) と称されるメモリがメインメモリにオーバーレイされ、 これによってメインメモリのアドレス空間の一部がアク 40 セス禁止されてしまうからである。このため、もしその アクセス禁止されたアドレス空間上にデバイスドライバ が常駐されていると、周辺機器に対する制御を実行でき なくなる。

【0011】また、最近のコンピュータでは、オブショ ン接続されるハードウェアデバイスのサスペンド処理を サポートするために、サスペンド処理の機能拡張が要求 されている。このサスペンド処理の機能拡張は、例えば 各ハードウェアデバイスの電源管理を実行するプログラ

できる。

【0012】しかしながら、BIOSを記憶するための メモリ(BIOS-ROM)に割り当て可能なアドレス 空間には、制限がある。また、オプションデバイスは必 要に応じて接続されるものであるので、このようなオブ ションデバイスのサスペンド処理を実行するプログラム についてまで標準装備することはメモリ資源の浪費につ ながる。

【0013】さらに、最近では、電力制御機能のための 専用のドライバプログラムを持つオペレーティングシス テムが開発されている。このドライバプログラムはBI OSと連動してシステムの電力管理を行なうためのもの であり、例えば、米インテル社と米マイクロソフト社に より開発されたAPM (Advanced Power Managemen t)ドライバが良く知られている。

【0014】米マイクロソフト社のMS-WINDOW Sのようなオペレーティングシステムは、キー入力待ち 等のCPUのアイドルステートを容易且つ正確に検出す ることができる。したがって、このようなオペレーティ ングシステムによって提供される電力制御機能を利用す ると、システムのアイドルステートの検出に応答して、 ハードウェアの電力制御を行なうと行った機能を容易に 実現することができる。

【0015】 このようなオペレーテイングシステムの電 力制御機能は、BIOSの提供するハードウェア制御機 能と連携することにより、システム固有のハードウェア 構成にも対応できるようになる。 BIOSの提供するハ ードウェア制御機能との連携を図るためには、オペレー テイングシステムの電力制御機能とBIOSとの間のイ ンターフェース機能を設ける必要がある。ところが、前 述したように、BIOS側にインターフェース機能を実 現するためのプログラムを追加することはメモリ空間の 問題から実際上困難である。

[0016]

30

【発明が解決しようとする課題】従来のシステムでは、 メインメモリにオーバーレイするメモリを使用した場合 に、デバイスドライバが起動できず周辺機器の制御が行 なえない欠点があった。また、BIOSによって提供さ れる電力管理機能の機能拡張を図ることも困難であっ tc.

【0017】この発明はこのような点に鑑みてなされた もので、メインメモリにオーバーレイするメモリを有効 利用できるようにし、周辺機器制御や電力管理機能の拡 張を効率良く実現することができるコンピュータシステ ムを提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段および作用】この発明は、 各種周辺機器が装着可能なコンピュータシステムにおい て、メインメモリに割り当てられているアドレス空間の ムをBIOS側に追加することによって実現することが 50 一部がマッピングされ、所定の割り込み信号に応答して

アクセス許可されるオーバーレイメモリであって、前記周辺機器を管理するためのデバイスドライバプログラムを格納するオーバーレイメモリと、前記割り込み信号に応答して、前記オーバーレイメモリに格納されている前記デバイスドライバプログラムを起動し前記周辺機器に対する制御を実行する手段とを具備することを第1の特徴とする。

【0019】 このコンピュータシステムにおいては、オーバーレイメモリにデバイスドライバが格納されているので、そのオーバーレイメモリを利用した状態でデバイ 10スドライバを起動することができる。このため、たとえメインメモリのアドレス空間上のデバイスドライバを起動できなくても、必要な周辺機器に対する制御を実行できるようになる。

【0020】また、この発明は、各種オプションデバイ スが接続可能なコンピュータシステムにおいて、メイン メモリに割り当てられているアドレス空間の一部がマッ ピングされ、所定の割り込み信号に応答してアクセス許 可されるオーバーレイメモリであって、前記オプション デバイスのデータをセーブする拡張サスペンド処理を実 20 行するためのデバイスドライバプログラムを格納するオ ーバーレイメモリと、前記コンピュータシステムのステ ータスを前記オーバレイメモリにセーブし、前記コンピ ュータシステムをパワーオフするサスペンド処理を実行 するサスペンド手段と、前記オーバーレイメモリに格納 されている前記デバイスドライバプログラムを起動し て、前記オプションデバイスに対する拡張サスペンド処 理を実行する拡張サスペンド手段と、前記割り込み信号 に応答して、前記拡張サスペンド手段に前記拡張サスペ ンド処理を実行させる手段と、前記拡張サスペンド手段 30 による拡張サスペンド処理の実行終了に応答して、前記 サスペンド手段に前記サスペンド処理を実行させる手段 とを具備することを第2の特徴とする。

【0021】 とのコンピュータシステムにおいては、オーバーレイメモリにオプションデバイスに対する拡張サスペンド処理のためのデバイスドライバプログラムが格納されており、このプログラムによってサスペンド処理の機能拡張が実現される。この場合、オーバーレイメモリはメインメモリのオバーレイであり、割り込み信号が入力された際にメインメモリに割り当てられているアド 40レス空間の一部がそのメモリ手段にマッピングされて、アクセス許可される。このため、デバイスドライバプログラムを組み込んでも、メインメモリのメモリ空間に何ら影響は与えられない。したがって、サスペンド機能の機能拡張を、メモリ資源を有効利用した状態で実現できるようになり、より効率の良い電力制御を行なうことができる。

[0022]

【実施例】以下、図面を参照してこの発明の実施例を説 行される。レジューム処理ルーチンは、システムをサス明する。図1には、この発明の一実施例に係わるポータ 50 ペンドモードから復帰させてサスペンドモード前の状態

ブルコンピュータのシステム構成が示されている。 【0023】 このボータブルコンピュータは、液晶表示パネルとこれに一体設けられた透明タブレットとを有するペン入力型のパーソナルコンピュータであり、このシステムは、CPU11、入出力ゲートアレイ(I/OGA)12、メインメモリ13、システム管理RAM

(SM-RAM) 14を備えている。メインメモリ13 およびシステム管理RAM (SM-RAM) 14は、ローカルバス1に接続されている。

【0024】また、このシステムには、BIOS-ROM15、リアルタイムクロック(RTC)16、スーパーインテグレーション回路(SI)26、液晶コントローラ(液晶CNT)27、第1,第2のICカードコントローラ(IC-CNT)28,29、キーボードコントローラ(キーボードCNT)30が設けられており、これらはISA(International Standard Association)仕様のシステムバス2に接続されている。

【0025】CPU11としては、米インテル社により 製造販売されているマイクロプロセッサ80386SL またはその互換プロセッサが使用される。 このCPU1 1は、異なる3つの動作モード、つまりリアルモード、 プロテクトモード、仮想86モードで動作できる。リア ルモードは、最大で1Mバイトのメモリ空間をアクセス できるモードであり、セグメントレジスタで表されるべ ースアドレスからのオフセット値で物理アドレスが決定 される。プロテクトモードは1タスク当たり最大16M バイトのメモリ空間をアクセスできるモードであり、デ ィスクプリタテーブルと称されるアドレスマッピングテ ーブルを用いて物理アドレスが決定される。 仮想86 モ ードは、リアルモードで動作するように構成されたプロ グラムをプロテクトモードで動作させるためのモードで あり、リアルモードのプログラムはプロテクトモードに おける1つのタスクとして扱われる。

【0026】CPU11の持つ割り込みには、SMI(SMI;System Management Interrupt)の他、マスク不能割り込み(NMI;Non-Maskable Interrupt)、およびマスク可能割り込み(INTR;Maskable Interrupt)がある。SMIは、マスク不能割り込みの一種であるが、前述のNMIやINTRよりも優先度の高い、最優先度の割り込みであり、CPU11の割り込み要求入力SMIをアクティブにすることによってパワーセーブに関する種々のSMIサービスルーチンを起動することができる。

【0027】SMIサービスルーチンは、サスペンド処理ルーチンとレジューム処理ルーチンに大別される。サスペンド処理ルーチンは前述したようにシステムをサスペンドモードに設定するためのものであり、ここでは、SM-RAMI4へのシステムステータスのセーブが実行される。レジューム処理ルーチンは、システムをサスペンドモードから復場させてサスペンドモード前の状態

からアプリケーションプログラムを再スタートさせるためのものであり、ここでは、セーブされているシステムステータスおよびユーザデータのリストアが実行される。

【0028】 I/Oゲートアレイ12は、CPU11およびメモリのサポート機能を実現するための専用ロジックであり、ローカルバス1 に接続されたメインメモリ13、SM-RAM14、増設メモリカード25と、CPU11との間の入出力制御を始め、システムバス2に接続された各種ユニットとCPU11との間の入出力制御10を行なう。また、このI/Oゲートアレイ12には、システム制御に必要な機能を実現するためのユニット、つまり、直接メモリアクセス制御のためのDMAコントローラ、割り込みコントローラ(PIC; Programmable

InterruptController)、タイマ (PIT; Programmable Interval Timer)、シリアルI/Oコントローラ (SIO; Serial Input/Output Controller) が内蔵されている。

【0029】CPU11およびI/Oゲートアレイ12間の通信は、専用のインターフェース線を介して実行さ 20れる。CPU11とI/Oゲートアレイ12間のインターフェース信号には、例えば、CPU11のSMI機能を制御するための信号等が含まれている。

【0030】すなわち、CPU11の割り込み要求入力 SMIには、I/Oゲートアレイ12から出力されるアクティブローのSMI信号が供給される。このSMI信号は、例えば、I/Oゲートアレイ12の内部タイマからの要求や、リアルタイムクロック(RTC)16、電源コントローラ(PSC)31等の外部ユニットからの要求に応じて発生される。例えば、電源コントローラ(PSC)31からの要求は、システムの電源をオン/オフ制御する電源スイッチ311がオフされた時や、バッテリ312の容量低下(ローバッテリ状態)が検出された時等に発生される。また、SMI信号は、オペレーティングシステムからの要求等のソフトウェア的な要因によっても発生される。

【0031】 I / Oゲートアレイ12には、SM I 要因レジスタ121が設けられている。このSM I 要因レジスタ121は、どのデバイスからの要因によってSM I 信号が発生されたかを示すためのものであり、図2のよりに8ビットレジスタから構成されている。例えば、電源コントローラ(PSC)31からの要求によってSM I 信号が発生された時、SM I 要因レジスタ121のビット7(B7)は"1"にセットされる。

【0032】メインメモリ13は、例えば、標準で4M バイトの記憶容量を有しており、ここには、オペレーティングシステム、処理対象のアプリケーションプログラムによって作成されたユーザデータ等が格納される。オペレーティングシステムは、ペン入力をサポートする1/Oシステムを含 50

むものであり、CPUlllのプロテクトモードで動作するように構成されている。また、このオペレーティングシステムには、電力管理のためのAPM(Advanced P CWER Management)ドライバが搭載されている。このAPMドライバはBIOSと共同して電力管理を実現す

るためのインターフェースであり、システムサービスに 関するBIOS(INT 15h)を呼び出すための従 来の機能を拡張したものである。

【0033】SM-RAM14はシステムのパワー管理機能を実現するために設けられたものであり、32Kバイトの記憶容量を持つ。このSM-RAM14は、メインメモリ13のアドレス60000Hから67FFFHまでのアドレス空間にマッピングされるオーバレイであり、SMI信号がCPU11に入力された時だけアクセス可能となる。システムがサスペンドモードに移行する時には、アプリケーションプログラムの再スタートに必要なシステムのステータス、つまりSMIが発生された時のCPU11のレジスタおよび各種周辺ハードウェアのステータスが、SM-RAM14にスタック形式でセーブされる。

【0034】また、SM-RAM14にはデバイスドライバ常駐領域が設けられており、このデバイスドライバ常駐領域にはBIOSによって提供されるサスペンド/レジューム機能を機能拡張するためのデバイスドライバが常駐されている。このSM-RAM14は、メインメモリ13の一部(空き領域)を利用して構成することができる。

【0035】増設メモリカード25は、コンピュータ本体に設けられた88ピンの専用カードスロットにオプシ30 ョン接続される。この増設メモリカード25は、専用のDRAMカードであり、2Mバイト、4Mバイト、8Mバイト、16Mバイト等の種類がある。

【0036】BIOS-ROM15は、前述のBIOS (Basic I/O System)を記憶するためのものであり、プログラム書き替えが可能なようにフラッシュメモリによって構成されている。BIOSは、リアルモードで動作するように構成されている。CのBIOSには、電源投入時にメモリや各種ハードウェアデバイスのテストおよび初期設定するためのIRTルーチンと、オペレーティングシステムからの要求にしたがって各種ハードウェアデバイスを制御するための各種プログラムと、サスペンドSMIルーチンおよびレジュームSMIルーチン等を含むSMIサービスプログラムと、実行するSMIサービスルーチンを決定するためのSMIハンドラ等が含まれている。

【0037】SMIハンドラは、SMIが発生した時に最初に起動されるBIOS内のプログラムであり、これによって、SMIの発生要因のチェックや、その発生要因に対応したSMIサービスルーチンの呼び出しが実行される。

【0038】リアルタイムクロック(RTC)16は、独自の動作用電池を持つ時計モジュールであり、その電池から常時電源が供給されるCMOS構成のスタティックRAM(以下、CMOSメモリと称する)を有している。このCMOSメモリは、システム構成を示すセットアップ情報の格納等に利用される。また、CMOSメモリには、SMI要因フラグレジスタ161が設けられている。このSMI要因フラグレジスタ161には、SMIハンドラによるSMI要因チェックの結果を示すフラグ等がセットされる。SMI要因フラグレジスタ161 10の内容の一例を図3に示す。

【0039】図示のように、SMI要因フラグレジスタ 161は8ビットレジスタから構成され、ビット3〜ビット0(B3〜B0)の4ビットの値は、SMI要因を示す。例えば、"0000"はSMIは発生してないことを示し、"0001"は電源スイッチ311のオフによるサスペンドSMIが発生したことを示し、"1001"は電源スイッチ311のオンによるレジュームSMIが発生したことを示す。

【0040】スーパーインテグレーション(S1)26 20は、電源コントローラ(PSC)31、RS232Cコネクタ34と接続され、これらとの間でシリアルデータによる通信制御を行なう一方、フロッピーディスクコネクタ(FDDコネクタ)32、プリンタ/フロッピーディスクコネクタ(PRT/FDDコネクタ)33、ハードディスクドライブ(HDD)35及びタブレットコントローラ26と接続され、それぞれとの間でパラレルデータによる通信制御を行なう。

【0041】また、スーパーインテグレーション(S I)26には、ステータスレジスタ261が設けられて 30 いる。このステータスレジスタ261は、電源コントロ ーラ(PSC)31の状態を示すためのものであり、図 4に示されているように、8ピットレジスタから構成さ れている。

【0042】 Cのステータスレジスタ261のビット7 (B7)は、ローバッテリ状態の有無を示すものであり、ローバッテリ状態の時は"1"、ローバッテリ状態でない時は"0"にセットされる。ビット6(B6)は、ACアダプタ313の接続の有無を示すものであり、ACアダプタが接続されている時は"1"、接続さ 40れてない時は"0"にセットされる。ビット5(B5)は、電源スイッチ311のオン/オフを示すものであり、オフされた時は"1"、オンされた時は"0"にセットされる。

【0043】電源コントローラ(PSC)31は、CP "1"にセットすると共に、U21からの指示に応じて各ユニットへの電源供給を制 は、電源コントローラ31かパーインテグレーション(SI)26内のコマンドレジ して、SMI要因レジスタ1スタを介して実行される。この電源コントローラ(PS セットすると共に、CPU1C)31は、電源スイッチ311のオフ操作を検出した 50 ルのSMI信号を供給する。

10

時、SMI発生要求信号をI/Oゲートアレイ12に供給すると共に、ステータスレジスタ261のピット5を"0"にセットする。また、電源コントローラ(PSC)31は、ローバッテリを検出した際には、SMI発生要求信号をI/Oゲートアレイ12に供給すると共に、ステータスレジスタ261のピット7を"1"にセットする。

【0044】さらに、電源コントローラ(PSC)31は、システムがパワーオフの状態においてもバックアップ電源BKを発生し、それをメインメモリ13、SM-RAM14、画像メモリ(VRAM)38に供給する。【0045】フロッピーディスクコネクタ32はフロッピーディスクドライブ(第1FDD)42をオプション接続するときに用いるコネクタであり、ブリンタ/フロッピーディスクコネクタ33はプリンタあるいはフロッピーディスク装置(第2FDD)43をオプション接続するときに用いるコネクタである。

【0046】タブレットコントローラ36は、透明タブレット37を介してスタイラスペンによって入力される 座標点を検出し、それをスーパーインテグレーション26、システムバス2Bを介して「/Oゲートアレイ12 へ送出する。

【0047】液晶コントローラ27は、液晶表示パネル39の表示制御を行なうものであり、システムバス2を介してCPU11から送られてくる表示データを画像メモリ(VRAM)38に展開し、それを液晶表示パネル39に表示する。液晶表示パネル39は、例えば縦640ドット×横480ドットのドットマトリックスで構成される透過型のものであり、例えば蛍光表示管(以下「FL」と略称する)を用いたバックライト40がその背面側に配置されている。

【0048】ICカードコントローラ28,29は、68ピンのPCMCIA (Personal Computer Memory Card International Associatuon)カード44,45のリード/ライト制御を行なう。キーボードコントローラ30は、オプション接続されるキーボード46のキー入力制御を行なう。次に、図5を参照して、電源スイッチ311がオフされてからBIOSのサスペンドSMIルーチンがコールされるまでの動作の流れを説明する。

【0049】電源スイッチ311がオペレータによってオフされた時、電源コントローラ31は、それをCPU11に通知するために、スーパーインテグレーション(SI)26のステータスレジスタ261のビット5を"1"にセットすると共に、1/Oゲートアレイ12にSMI要求信号を供給する。I/Oゲートアレイ12は、電源コントローラ31からのSMI要求信号に応答して、SMI要因レジスタ121のビット7を"1"にセットすると共に、CPU11のSMIピンにローレベルのSMI信号を供給する。

【0050】CPU11のSMIピンにローレベルのSMI信号が入力されると、CPU11は、まず、SM-RAM14をメインメモリ13のアドレス60000 (H)から67FFF(H)までの32Kバイトにマッピングする(ステップS11)。これにより、バンクの切り替えがなされ、メインメモリ13のアドレス60000Hから67FFFHはアクセス不能となり、代わりにSM-RAM14がアクセス可能となる。

【0051】SM-RAM14のメモリマップは、図6に示されている通りである。すなわち、SM-RAM14には、CPUステート格納エリア、ハードウェアステート格納エリア、SMI用デバイスドライバ領域141、SMIハンドラ作業エリアが設けられており、またBIOS-ROM15のSMIハンドラを割り込み先として指定するジャンプコード(JMP)がセットされている

【0052】次いで、CPU11は、SMI信号が入力された時のCPU11の各種レジスタの内容(CPUステート)をSM-RAM14のCPUステート格納エリアにスタック形式でセーブする(ステップS12)。も 20 し、オペレーティングシステムが動作中にSMI信号が入力されたならば、プロテクトモードのCPUステートがSM-RAM14にセーブされることになる。そして、CPU11は、そのCPUの動作モードをリアルモードに変更して、SM-RAM14の予めきめられたアドレスにセットされているジャンプコード(JMP)をフェッチする(ステップS13)。ここまでのステップS11~S13の処理は、CPU11のマイクロプログラムによって実行されるものである。

【0053】次いで、CPU11は、ジャンプコードで 30 指定されるBIOS-ROM15のSMIハンドラを実 行する(ステップS14)。SMIハンドラは、どのよ うな要因でSMIが発生されたかを決定するために、ま ず、SMI発生要因をチェックする(ステップS1 5)。

【0054】 この処理では、SMI要因レジスタ121の内容とステータスレジスタ261の内容がチェックされる。電源スイッチ311のオフによるSMIであれば、前述したようにSMI要因レジスタ121のビット7、ステータスレジスタ261のビット5が共に"1"にセットされる。この場合、SMIハンドラは、電源スイッチ311のオフによるSMIであると決定し、そのSMIに対応するBIOS内のSMIサービスルーチン、つまりサスペンドSMIルーチンの実行をリクエストする(ステップS16)。これらステップS14~S16の処理は、SMIハンドラによって実行されるものである。次に、図7を参照して、SM-RAM14に設けられているSMI用デバイスドライバ領域141の具体的な構造を説明する。

【0055】図7に示されているように、SMI用デバ 50 ことを示す。

12

イスドライバ領域141は、デバイスドライバアドレス テーブル領域141a、デバイスドライバ常駐領域14 1b、予約領域141cから構成されている。デバイス ドライバアドレステーブル領域141aには、各デバイ スドライバそれぞれに対応するアドレス情報が格納され ている。このアドレス情報は、デバイスドライバ常駐領 域141bにおける各デバイスドライバの格納位置を示 すポインタとして利用される。デバイスドライバ常駐領 域141bには、BIOSのサスペンド/レジューム処 理をそれぞれ機能拡張するためのサスペンド用デバイス ドライバ、レジューム用デバイスドライバを初め、SM 1割り込み時に利用される電力管理のための他の複数の デバイスドライバ等が常駐される。予約領域141c は、将来的に別のSMIハンドラを設ける必要が生じた 時ににその常駐用として確保されている領域である。 【0056】図8には、デバイスドライバアドレステー ブル領域141の具体例が示されている。ここでは、サ

フル領域141の具体例が示されている。 ここでは、サスペンド用デバイスドライバとレジューム用デバイスドライバの2つのデバイスドライバがデバイスドライバ常駐領域141bに格納されている場合を想定する。 【0057】デバイスドライバアドレステーブル領域1

【0057】デバイスドライバアドレステーブル領域141aには、サスペンド用デバイスドライバとレジューム用デバイスドライバの2つのデバイスドライバに対応する2つのアドレス情報が格納される。各アドレス情報は、オフセットアドレスとセグメントアドレスから構成されている。

【0058】すなわち、図8において、サスペンド用起 動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスはサス ペンド用デバイスドライバに対応するアドレス情報であ り、また、レジューム用起動オフセットアドレスおよび セグメントアドレスはレジューム用デバイスドライバに 対応するアドレス情報である。このように各アドレス情 報がオフセットアドレスとセグメントアドレスによって 構成されているのは、デバイスドライバを呼び出すBI OSはCPU11のリアルモードで動作するように構成 されており、そのリアルモードにおけるアドレッシング はオフセットアドレスとセグメントアドレスを利用して いるからである。また、セグメントアドレスの利用によ って、SM-RAM14のアドレス空間以外のメインメ 40 モリ13上の別のセグメントをアクセスすることも可能 となる。したがって、メインメモリ13上にさらに別の デバイスドライバを追加しておき、それをBIOSのS MIルーチンがコールすることも可能である。

【0059】尚、サスペンド用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスが共に0000(h)の場合は、サスペンド用デバイスドライバが設定されてないことを示す。同様に、サスペンド用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスが共に0000(h)の場合は、サスペンド用デバイスドライバが設定されてない

【0060】さらに、このデバイスドライバアドレステ ーブル領域141aには、アドレステーブル有効/無効 フラグが設定される。このアドレステーブル有効/無効 フラグはデバイスドライバアドレステーブル領域141 aのアドレス情報が有効か否かを示すものであり、フラ グ「AA55h」は有効を示し、それ以外は無効を示 す。フラグが有効を示している時のみ、以下のアドレス 情報が意味を持つ。無効を示している時は、SMI用デ バイスドライバ領域141はBIOSのサスペンド/レ ジューム処理の機能拡張以外の別の目的で使用されると 10 とを意味し、この場合には以下のアドレス情報は意味を 持たない。

【0061】次に、図9を参照して、BIOSのサスペ ンドSMIルーチンによって実行される動作を説明す る。ここでは、デバイスドライバアドレステーブル領域 141aのアドレス情報が有効な場合を例にとって説明 する。

【0062】デバイスドライバアドレステーブル領域1 41 a にサスペンド用起動オフセットアドレスおよびセ グメントアドレスが設定されている場合は、サスペンド 20 SMIルーチンは、サスペンド処理に先だって、サスペ ンド用デバイスドライバを呼び出す。この呼び出しは、 デバイスドライバアドレステーブル領域141aからリ ードしたサスペンド用起動オフセットアドレスおよびセ グメントアドレスから得られるサスペンド用デバイスド ライバに対応したアドレスをコール (FARCALL) することによって行なわれる。この時、CPU11のレ ジスタ内容は変化されない。

【0063】これによって、サスペンド用デバイスドラ イバが起動され、拡張サスペンド処理が実行される(ス 30 テップS31)。この拡張サスペンド処理では、BIO Sのサスペンドルーチンではサポートされてない例えば メモリカード25や1Cカード44等のオプションデバ イスについてのデータセーブが実行される。このデータ セーブでは、メモリカード25のユーザデータやそのコ ントローラのステータス等がハードディスクドライブ (HDD) 35 にセーブされる。また、メモリカード2 5には内蔵電池を持ちバックアップ機能を有するものも あるが、この場合には、ステータスだけがセーブされ る。ステータスについてはセーブに必要となる記憶空間 40 は僅かであるので、SM-RAM14にセーブすること も可能である。

【0064】拡張サスペンド処理が実行終了すると、再 びBIOSのサスペンドSMIルーチンに制御が移行す る。そして、サスペンドSMIルーチンは、サスペンド 処理を実行する(ステップS21)。このサスペンド処 理では、CPUステートおよびハードウェアステートが SM-RAM14にセーブされる。この時、セーブされ るCPUステートは、リアルモードにおけるCPUのレ ジスタの値である。次いで、サスペンドSMIルーチン 50 フトウェアSMIを発行する(ステップS43)。この

は、1/0ゲートアレイ12、システムバス2、および スーパーインテグレーション (SI) 26を介して、電 源コントローラ (PSC) 31 にパワーオフコマンドを 供給する(ステップS22)。これにより、システムは サスペンドモードに設定され、バックアップ電源BKが 供給されるメインメモリ13、SM-RAM14、およ び画像メモリ(VRAM)38以外は、システム内のほ とんど全てのデバイスがパワーオフされた状態になる。 【0065】また、デバイスドライバアドレステーブル 領域141aのアドレス情報が有効でない場合には、拡 張サスペンド処理(ステップS31)は実行されず、サ スペンドSMIルーチンのサスペンド処理(ステップS

【0066】次に、図10および図11を参照して、電 源スイッチ311がオンされてからBIOSのレジュー ムSMIルーチンが起動されるまでの動作の流れを説明 する。

21) だけが起動されることになる。

【0067】電源スイッチ311がオペレータによって オンされた時、電源コントローラ31は、まず、システ ムをパワーオンした後、電源スイッチ311がオンされ たことをCPU11に通知するために、スーパーインテ グレーション(SI)26のステータスレジスタ261 のビット5を"0"にセットすると共に、1/0ゲート アレイ12にリセット要求信号を供給する。 1/0ゲー トアレイ12は、電源コントローラ31からのリセット 要求信号に応答して、CPU11にリセット信号を供給 する。

【0068】CPU11にリセット信号が入力される と、CPU11は自動的にリアルモードに設定される。 そして、システムをスタートアップされるためのBIO SのIRT (Initial Reliability Test)ルーチ ンが実行される。

【0069】BIOSのIRTルーチンは、まず、リア ルタイムクロック(RTC)16のCMOSメモリに設 定されているシステムセットアップ情報を参照して、ユ ーザによってレジュームモードとブートモードのどちら のモードが指定されているかを判断する(ステップS4 1).

【0070】ブートモードならば、IRTルーチンは、 メモリテストおよびハードウエアテストを行なった後、 CMOSメモリに設定されているシステムセットアップ 情報にしたがってハードウエアを初期設定し、次いでオ ペレーティングシステムをメインメモリ13にブートロ ードし、CPU11をプロテクトモードに変更する(ス テップS42)。

【0071】一方、レジュームモードであれば、IRT ルーチンは、СР U11の所定の内部レジスタの値を "1" に設定すると共に、1/0ゲートアレイ12の所 定のレジスタの値を"1"にセットすることによってソ

ソフトウェアSMIにおいても、I/Oゲートアレイ12からCPU11にSMI割り込み信号が供給される。【0072】SMI信号が発行されると、CPU11は、まず、SM-RAM14をメインメモリ13のアドレス6000Hから67FFFHまでの32Kバイトにマッピングし(ステップS51)、SM-RAM14の予めきめられたアドレスにセットされているジャンプコード(JMP)をフェッチする。

15

【0073】次いで、CPU11は、ジャンプコードで指定されるBIOS-ROM15のSMIハンドラを実 10行する(ステップS52)。SMIハンドラは、どのような要因でSMIが発生されたかを決定するために、まず、SMI発生要因をチェックする(ステップS53)。

【0074】 この処理では、SMI要因レジスタ121の内容とステータスレジスタ261の内容がチェックされる。電源スイッチ311のオフによるSMIであれば、前述したようにSMI要因レジスタ121のピット7が"1"、ステータスレジスタ261のピット5が"0"にセットされる。この場合、SMIハンドラは、電源スイッチ311のオンによるSMIであると決定し、そのSMIに対応するBIOSの所定のSMIサービスルーチン、つまりレジュームSMIルーチンの実行をリクエストする(ステップS54)。次に、図12を参照して、BIOSのレジュームSMIルーチンによって実行される動作を説明する。

【0075】レジュームSMIルーチンは、まず、リアルタイムクロック(RTC)16のSMI要因フラグレジスタ161に、電源スイッチ311のオンによるサスペンドSMIが発生したことを示すサスペンドSMIフ 30ラグをセットする。この時、SMI要因フラグレジスタ161の下位4ビットB3、B2、B1、B0は1、0、0、1にセットされる。

【0076】次いで、レジュームSMIルーチンは、サスペンドSMIルーチンでSM-RAM14にセーブしたCPUステートおよびハードウェアステートをリストアする(ステップS61)。この後、レジュームSMIルーチンは、デバイスドライバアドレステーブル領域141aにレジュー用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスが設定されていれば、レジューム処理の終了に先だって、レジューム用デバイスドライバを呼び出す。この呼び出しは、デバイスドライバアドレステーブル領域141aからリードしたレジューム用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスから得られるレジューム用デバイスドライバに対応したアドレスをコール(FAR CALL)することによって行なわれる。この時、CPU11のレジスタ内容は変化されない。

【0077】 これによって、レジューム用デバイスドラ て、イバが起動され、拡張レジューム処理が実行される(ス 50 る。

テップS71)。この拡張レジュー処理では、ハードディスクドライブ (HDD) 35 にセーブされている例えばメモリカード25等のオプションデバイスのデータがリストアされる。

【0078】拡張レジューム処理が実行終了すると、再びBIOSのレジュームSMIルーチンに制御が移行する。そして、レジュームSMIルーチンは、所定のリターン命令を実行してオペレーティングシステムに制御を戻す。

10 【0079】以上のように、この実施例においては、システムステータスのセーブに利用されるSM-RAM14内に拡張サスペンド/レジューム処理のためのデバイスドライバが格納されており、BIOSによってサポートされてないオブションデバイスのサスペンド/レジューム処理がそのデバイスドライバによって実現される。【0080】この場合、SM-RAM14は所定のアドレス空間をメインメモリ13と共有しており、SMI信号が入力された際にのみアクセス可能となるオーバーレイメモリである。このため、拡張サスペンド/レジューム処理のためのデバイスドライバを組み込んでも、それによって必要なメモリ空間が増大されることはない。したがって、サスペンド/レジューム機能の機能拡張をメモリ資源を有効利用した状態で実現できるようになり、より効率の良い電力制御を行なうことができる。

【0081】尚、ここでは、電源スイッチ311のオフによってシステムがサスペンドモードに設定される場合について説明したが、電源スイッチ311のオフのみならず、ローバッテリ状態が電源コントローラ31によって検出された時にも、それによってシステムはサスペンドモードに設定される。この場合のサスペンド処理も電源スイッチ311のオフによって実行されるものと同一であり、オプションデバイスのための拡張サスペンド処理と、BIOSによる通常のサスペンド処理が共同して実行される。

【0082】また、SM-RAM14内に格納するデバイスドライバとしては、前述のような電力制御のためのもののみならず、プリンタ、マウス、キーボード等の各種周辺機器の制御のためのデバイスドライバを組込むこともできる。このようにすれば、SMIによって周辺機器の制御処理を起動できるようになり、実行中のアプリケーションルプログラムに影響を与えることなく、迅速な周辺機器制御が可能となる。次に、この発明の第2実施例を説明する。

【0083】この第2実施例は、オペレーティングシステムのAPMドライバとBIOSとの間のインターフェース用ドライバをSM-RAM14に格納しておき、そのインターフェース用ドライバを利用してシステムの電力管理を実現するものである。まず、図13を参照して、APMドライバを利用した電力管理の原理を説明す

【0084】APMドライバを利用した電力管理は、オペレーティングシステムのAPMドライバ(APM-S)と、BIOSのAPM-SMIルーチンと、SM-RAM14に格納されるAPMインターフェース用のデバイスドライバ(APM-M)とによって実現される。【0085】オペレーティングシステムのAPMドライバ(APM-S)は、従来のシステムサービスに関するBIOS(INT 15h)を呼び出すための機能を拡張したものである。このようなAPMドライバ(APM-S)を使用したシステムでは、次のような電力管理が 10実行される。

【0086】例えば、アプリケーションプログラムがキ 一入力待ち等の状態にあるとき、APMドライバ(AP M-S)は、BIOSに対して「キー入力待ち」という アイドルステートを通知する。これによって、BIOS の電力管理機能が起動され、各種ハードウェアに対する 電力制御が実行される。また、APMドライバ(APM -S) は、システムのアイドルステートとは関係なく定 期的にBIOSの電力制御機能を呼び出して、BIOS が電力制御処理を要求しているか否かをチェックする。 要求している場合には、APMドライバ(APM-S) はアプリケーションプログラムやシステム内の各種デバ イスドライバ等にそれを通知し、電力制御処理の実行可 否のチェックを行なう。実行可であれば、BIOSにそ の旨が通知されて電力制御処理が行なわれる。APMド ライバ(APM-S)と連動して実行されるBIOSの 電力制御処理は、APM-SMIルーチンによって実行 される。

【0087】 CのBIOSのAPM-SMIルーチンとAPMドライバ(APM-S)との間の通信は、APM 30インターフェース用のデバイスドライバ(APM-M)を介して行なわれる。すなわち、BIOSは、APMインターフェース用のデバイスドライバ(APM-M)を呼び出すことにより、APMドライバ(APM-S)からの要求の受信や、APMドライバ(APM-S)への通知を行なう。

【0088】尚、この実施例におけるオペレーティングシステム内のAPMドライバ(APM-S)は、例えば、米マイクロソフト社により開発されたMS-WINDOWS3.1に搭載されているAPMドライバと同等 40のものである。また、デバイスドライバ(APM-M)は、APMドライバ(APM-S)インストール時にインストールされる。

【0089】図14には、APMインターフェース用デバイスドライバ(APM-M)をSM-RAM14のデバイスドライバ常駐領域141bに格納した際のデバイスドライバアドレステーブル領域141の具体例が示されている。

【0090】APMインターフェース用デバイスドライ 「ルーチンは、そのステータス通知によって知らされたバ(APM-M)は、APM-SMI前処理部とAPM 50 APMドライバ(APM-S)からの要求に従い、対応

18

-SMI後処理部とから構成される。この場合、デバイスドライバアドレステーブル領域141の予約領域には、APM-SMI前処理部とAPM-SMI後処理部に対応する2つのアドレス情報が格納される。各アドレス情報は、オフセットアドレスとセグメントアドレスから構成されている。

【0091】すなわち、図14において、APM-SM I前処理用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスは、APM-SMI前処理部に対応するアドレス情報であり、また、APM-SMI後処理用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスは、APM-S MI後処理部に対応するアドレス情報である。

【0092】 このように、APMインターフェース用デバイスドライバ(APM-M)をSM-RAM14に格納した場合には、それに対応するアドレス情報がデバイスドライバアドレステーブル領域141に追加されることになる。

【0093】次に、図15を参照して、APM-SMIルーチンの具体的な動作を説明する。ここでは、オペレーティングシステムのAPMドライバ(APM-S)からの要求によって、BIOSのAPM-SMIルーチンが起動される場合を想定する。

【0094】APMドライバ(APM-S)は、カーネルからのアイドル通知を種々のインターフェース(INT15hインターフェース、16ビットインターフェース、32ビットインターフェース、6ビットインターフェース、32ビットインターフェース、6ビットインターフェース、32ビットインターフェース、6ビットインターフェース、7581~S81~S81~S84)。このAPM「ルーチンを起動する(ステップS84)。このAPM「SMIルーチンの起動処理では、CMOSメモリの所定レジスタにAPM-SMI要求の発生を示すフラグがセットされると共に、ソフトウェアSMIが発行される。BIOSのSMIハンドラは、ソフトウェアSMIがAPM-SMI要求の発生を示すものであることを知ると、APM-SMIルーチンを起動する。

【0095】デバイスドライバアドレステーブル領域1 41aにアドレス情報がセットされている場合には、A PM-SMIルーチンは、APM-SMIの前処理呼び 出し、APM対応処理、APM-SMIの後処理呼び出 しを行なう(ステップS91、S92、S93)。

【0096】APM-SMIの前処理呼び出しは、デバイスドライバアドレステーブル領域141aからリードしたAPM-SMI前処理用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスから得られるアドレスをコール(FAR CALL)することによって行なわれる。

【0097】 Cの呼び出しによってAPM-SMI前処理部が実行され、そのAPM-SMI前処理部からBIOSのAPM-SMIルーチンに対して各種ステータスの通知が行なわれる(ステップS95)。APM-SMIルーチンは、そのステータス通知によって知らされた

する電力制御処理を実行する(ステップS)。

【0098】例えば、前処理呼び出しにて上位プログラムからのサスペンド要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、ブートモード/レジュームモードに関わらず、サスペンド処理(システムステータスの退避)を実行する。この場合、APM-SMIの後処理呼び出しは行なわれない。

19

【0099】前処理呼び出しにてHDDレディ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、HDDモータをオン状態に設定し、その後、APM-S 10 MIの後処理呼び出しを行なう。

【0100】前処理呼び出しにてHDDオフ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、HDDモータをオフ状態に設定し、その後、APM-SMIの後処理呼び出しを行なう。

【0101】前処理呼び出しにてディスプレイレディ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、液晶表示パネル39をオン状態に設定し(バックライトユニットの点灯等)、その後、APM-SMIの後処理呼び出しを行なう。

【0102】前処理呼び出しにてディスプレイオフ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、液晶表示パネル39をオフ状態に設定し(バックライトユニットの消灯等)、その後、APM-SMIの後処理呼び出しを行なう。

【0103】前処理呼び出しにてタブレットレディ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、タブレット37をオン状態に設定し(タブレット用電源オン)、その後、APM-SMIの後処理呼び出しを行なう。

【0104】前処理呼び出しにてタブレットオフ要求の発生が知らされた場合には、APM-SMIルーチンは、タブレット37をオフ状態に設定し(タブレット用電源オフ)、その後、APM-SMIの後処理呼び出しを行なう。

【0105】後処理呼び出しは、デバイスドライバアドレステーブル領域141aからリードしたAPM-SM I後処理用起動オフセットアドレスおよびセグメントアドレスから得られるアドレスをコール(FAR CAL L)することによって行なわれる。

【 0 1 0 6 】 この呼び出しによってAPM-SMI後処理部が実行され、そのAPM-SMI後処理部によって APMドライバ(APM-S)に終了ステータス等が返信される。この後、BIOSのAPM-SMIルーチン からAPMドライバ(APM-S)に処理が戻り、上位 プログラムに復帰される(ステップS85,S86)。 【 0 1 0 7 】以上のように、この第2実施例において は、BIOSとAPMドライバ(APM-S)との間の インターフェースのためのデバイスドライバ(APM- アMドライバを利用した場 M)がSM-RAM14に登録されているので、メモリ 50 説明するフローチャート。

資源の有効利用と、高度な電力管理機能の実現を両立することが可能となる。

[0108]

【発明の効果】以上詳記したようにこの発明によれば、メインメモリにオーバーレイするメモリにデバイスドライバを格納することによってそのオーバーレイメモリを有効利用できるようになり、周辺機器制御や電力管理機能の拡張を効率良く実現することができる。

【図面の簡単な説明】

0 【図1】との発明の一実施例に係るボータブルコンピュータシステムのシステム構成を示すブロック図。

【図2】同実施例のコンピュータシステムに設けられた SMI要因レジスタの一例を示す図。

【図3】同実施例のコンピュータシステムに設けられた SMI要因フラグレジスタの一例を示す図。

【図4】同実施例のコンピュータシステムに設けられた ステータスレジスタの一例を示す図。

【図5】同実施例のコンピュータシステムにおいてSM I 割り込みが発生してからBIOSのサスペンドSMI 20 ルーチンがコールされるまでの動作を説明するための 図。

【図6】同実施例のコンピュータシステムに設けられた SM-RAMのメモリッマップの一例を示す図。

【図7】図6に示されているSM-RAMのSMI用デバイスドライバ領域の構成を示す図。

【図8】図7に示されているSMI用デバイスドライバ 領域に設けられているデバイスドライバアドレステーブ ル領域の具体例を示す図。

【図9】同実施例のコンピュータシステムにおけるBI 30 OSのサスペンドSMIルーチンを説明するフローチャ ート

【図10】同実施例のコンピュータシステムにおけるB IOSのIRTルーチンを説明するフローチャート。

【図11】同実施例のコンピュータシステムにおいてSMI割り込みが発生してからBIOSのレジュームSMIルーチンがコールされるまでの動作を説明するための図。

【図12】同実施例のコンピュータシステムにおけるB IOSのレジュームSMIルーチンを説明するフローチ 40 ャート。

【図13】同実施例のコンピュータシステムにおけるA PMドライバを利用した電力管理動作を説明するフロー チャート

【図14】同実施例のコンピュータシステムにおいてSM-RAMにAPMドライバ対応のインターフェースドライバを組み込んだ場合のデバイスドライバアドレステーブル領域の具体例を示す図。

【図15】同実施例のコンピュータシステムにおけるA PMドライバを利用した具体的な電力管理処理の一例を 説明するフローチャート。

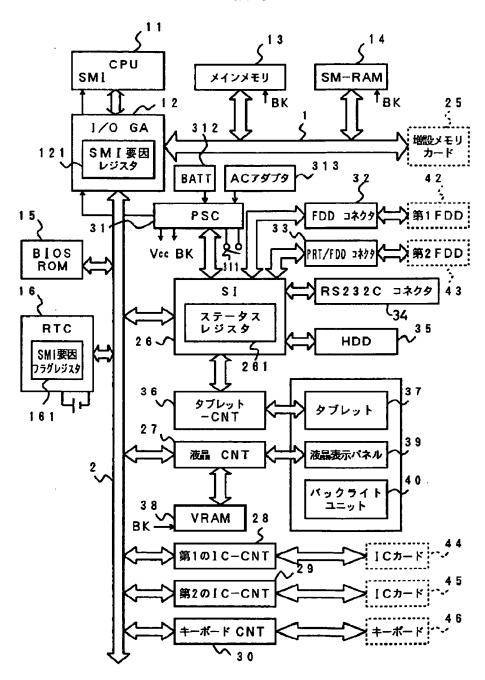
【符号の説明】

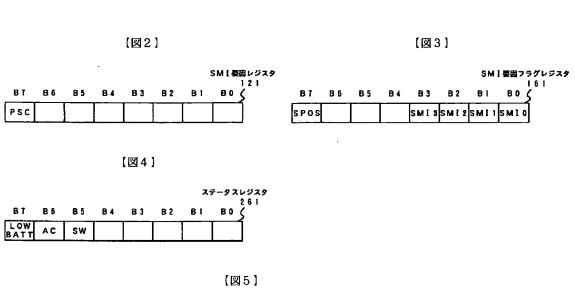
11…CPU、12…I/Oゲートアレイ、13…メイ ンメモリ、14…SM-RAM、15…BIOS-RO M、16…リアルタイムクロック、31…電源コントロ*

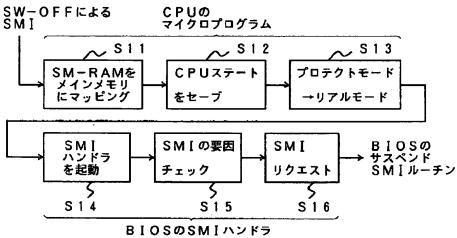
21

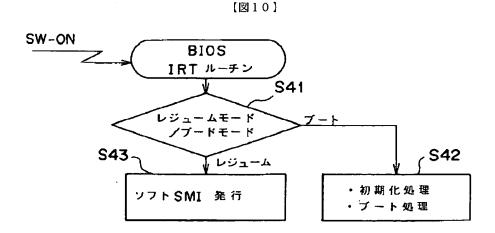
*ーラ、141…SMI用デバイスドライバ領域、141 a…デバイスドライバアドレステーブル領域、141b …デバイスドライバ常駐領域、141c…予約領域。

【図1】

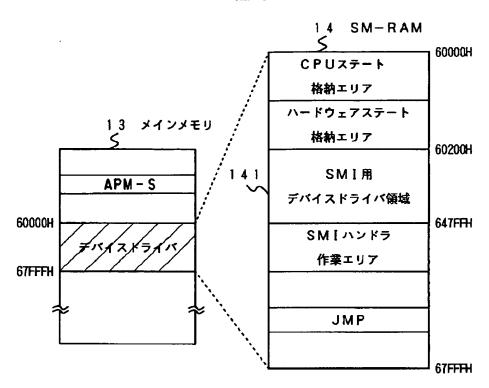






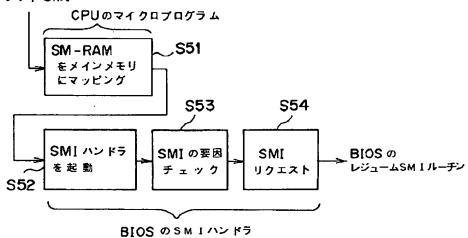


【図6】

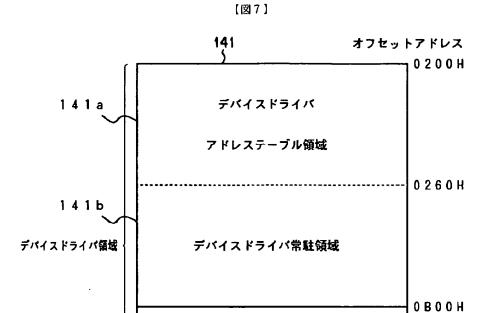


【図11】

SW-ON による ソフト SMI



47FFH



予約領域

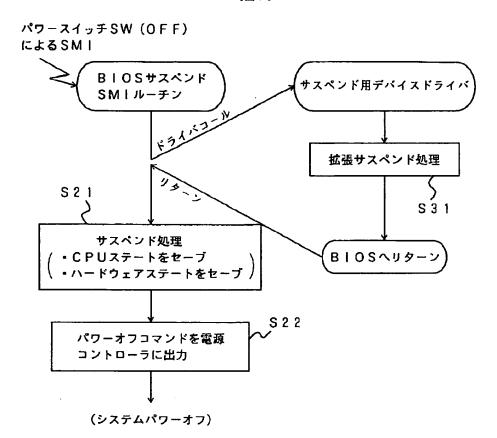
(別のSMIハンドラの常駐用)

141c

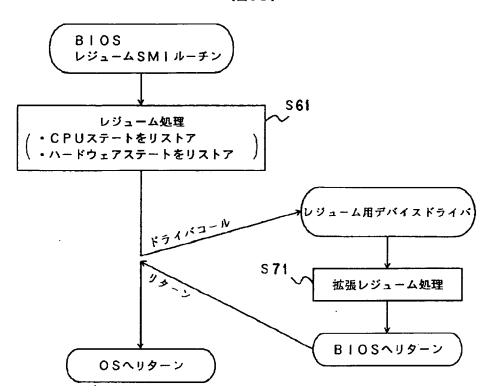
[図8]

オフセットアドレス 0200	デバイスドライバアドレステーブル領域 141a
	アドレス・テーブル有効/無効フラグ AA55h…有効、以外…無効
0 2 0 2	RESERVED (0000h)
0 2 0 4	サスペンド用起動オフセット・アドレス
0 0 0 0	サスペンド用起動セグメント・アドレス
0 2 0 8	レジューム用起動オフセット・アドレス
0 2 0 C	レジューム用起動セグメント・アドレス
0200	
	i
0 2 1 4	RESERVED
0 2 4 4	(00h)
	!
·	į
	i
	į
	į
	l .
	1
	j
	}
	j
0 2 6 0	

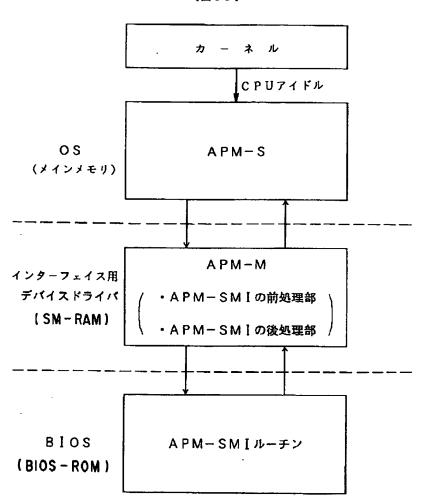
【図9】



【図12】

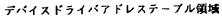


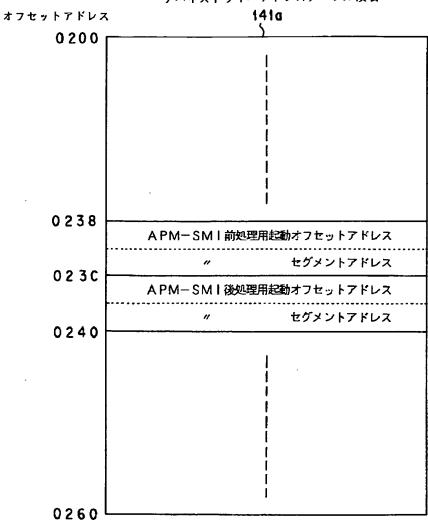
【図13】



.

【図14】





【図15】

